GENERIC LINKED LIST



- ◆ liked list의 구성 원리를 단계별로 구현한다.
- ◆ 자료구조의 타입 추상화 기법을 이해한다.

- 1) liked list 단계별 구현
- 2) liked list의 library 구현
- 3) type에 무관한 자료구조 작성법

NULL로 끝나는 single linked list 설계

```
single linked list의 설계
typedef struct _node
                                   head
    int data;
    struct node *next;
} NODE;
NODE *head;
```

insert_front의 구현

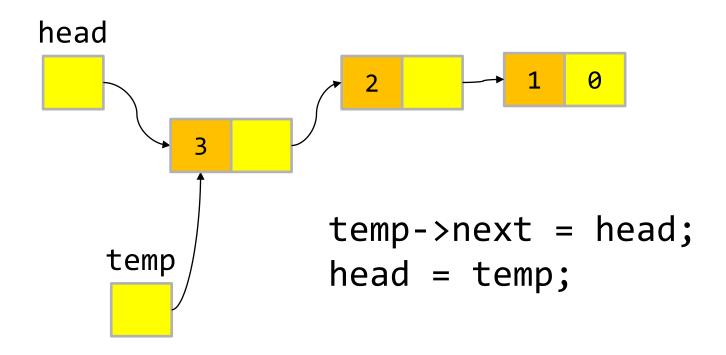
아래의 코드는 data가 맨 앞에 삽입되는 구조이다. void insert_data(int data) NODE *temp; temp = malloc(sizeof(NODE)); temp->data = data; temp->next = head; head = temp; head insert_data(1); insert_data(2); temp

Display 구현

```
void display( void )
{
   NODE *temp;
   system("clear");
   printf("[head]");
   for(temp=head;temp != 0;temp=temp->next)
        printf("->[%d]",temp->data);
   getchar();
}
```

List 삽입 알고리즘 일반화

문제점 : 노드를 맨앞에 삽입할때와 그렇지 않을때의 코드가 다르다.

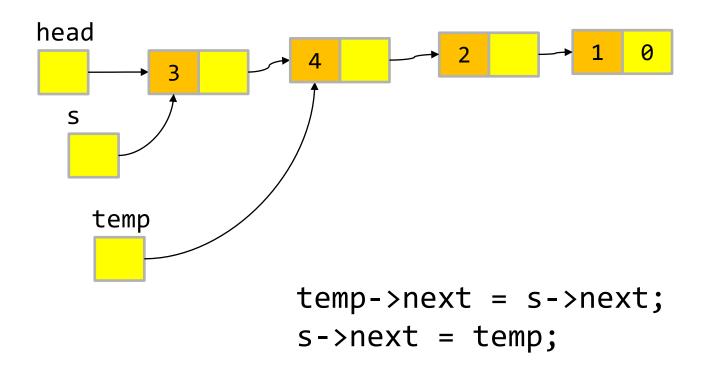


List 삽입 알고리즘 일반화

문제점 : 노드를 맨앞에 삽입할때와 그렇지

않을때의 코드가 다르다.

해결책 : head를 노드로 만들면 된다.

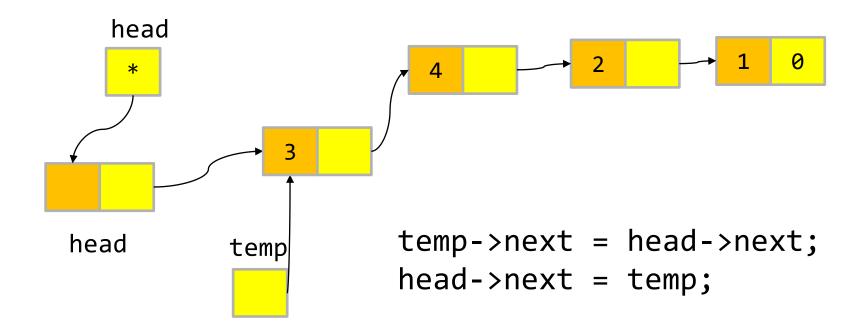


List 삽입 알고리즘 일반화

문제점 : 노드를 맨앞에 삽입할때와 그렇지

않을때의 코드가 다르다.

해결책 : head를 노드로 만들면 된다.



List head 의 인자처리

```
문제점 : list가 프로세스에 하나만 존재 가능 하다.
해결책 : head를 인자로 처리 하자.
   void insert data(int data , NODE *head, )
     NODE *temp;
     temp = malloc( sizeof(NODE) );
     temp->data = data;
     temp->next = head->next;
     head->next = temp;
   NODE head;
   insert data( 1, &head );
```

list의 메모리 의존성 제거

문제점 : 노드가 메모리에 의존적이다.

해결책 : 메모리의 할당/해지를 유저에 위임하자.

nodes[0]

Pnodes[1]

nodes[1]

```
NODE head={0,};
NODE nodes[3];

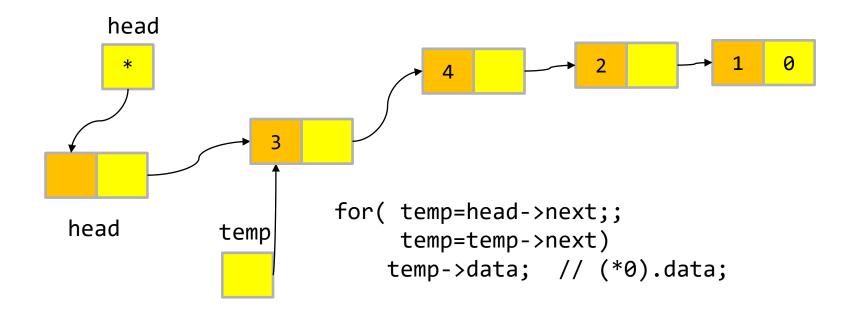
void insert_data( NODE *temp, NODE *head)
{
    temp->next = head->next;
    head->next = temp;
}
```

tail node의 도입

문제점 : NULL 로 끝난것이 문제

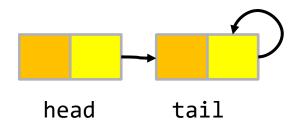
(null 참조의 위험성이 존재)

해결책 : tail로 끝나게 하자.



tail node의 도입

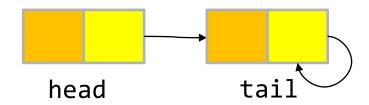
```
void display(NODE *head)
{
    NODE *temp;
    system("clear");
    printf("[head]");
    for( temp = head->next; temp != tail; temp=temp->next )
        printf("->[%d]", temp->data); // (*0).data
    printf("->[tail]\n");
    getchar();
}
NODE tail={0,&tail};
NODE head={0,&tail};
```



list의 단계별 구현 3

문제점 : NULL 로 끝난것이 문제(null 참조의 위험성이 존재)

해결책 : tail로 끝나게 하자.

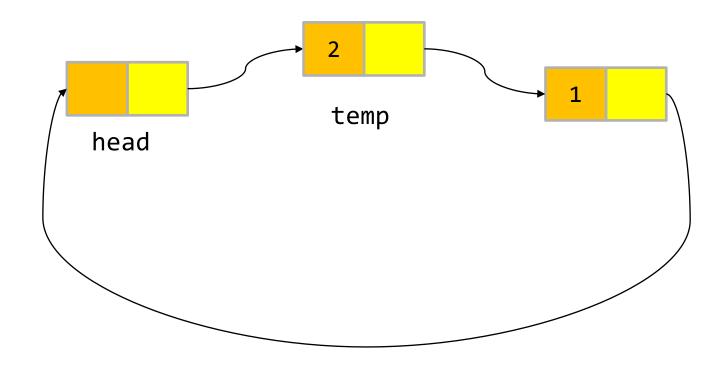


```
for( temp=head->next; temp = &tail ;temp=temp->next)
   temp->data; // tail.data;
```

원형 list의 도입

문제점 : 과연 tail이 필요한가?

해결책 : head가 tail의 역할을 하면된다.



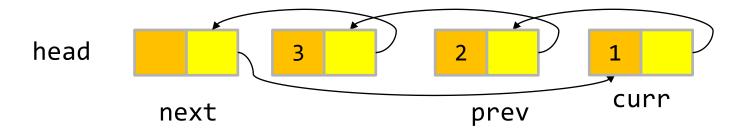
for(temp=head->next;temp!=head;temp=temp->next)
 temp->data; // (*0).data;

원형 list의 도입

```
void display(NODE *head)
{
    NODE *temp;
    system("clear");
    printf("[head]");
    for( temp = head->next; temp!=head; temp=temp->next )
        printf("->[%d]", temp->data);
    printf("->[head]\n");
    getchar();
}
NODE head={0,&head};
```

Reverse 함수의 도입

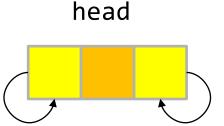
문제점 : 역순 검색을 할 수 없다. 해결책 : reverse를 구현 하면 된다.



```
void reverse( NODE *head ){
   NODE *prev=head, *curr, *next;
   curr = prev->next;
   while( curr != head ) {
        next = curr->next;
        curr->next = prev;
        prev = curr;
        curr = next;
   }
   head->next = prev;
}
```

이중연결 리스트의 도입

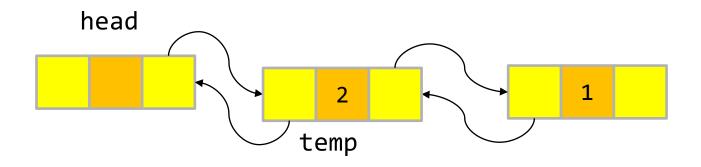
```
문제점 : 역순 검색을 할 수 없다.
해결책 : 이중 연결 리스트로 구현 하자.
typedef struct _node
    int data;
    struct _node *next;
    struct _node *prev;
} NODE;
NODE head = { 0, &head, &head };
```



이중연결 리스트의 insert 함수

문제점 : 역순 검색을 할 수 없다.

해결책 : 이중 연결 리스트로 구현 하자.



```
void insert_data( NODE *temp, NODE *head )
{
    temp->next = head->next;
    head->next = temp;
    temp->prev = head;
    temp->next->prev = temp;
}
```

이중연결 리스트의 insert 함수의 개선

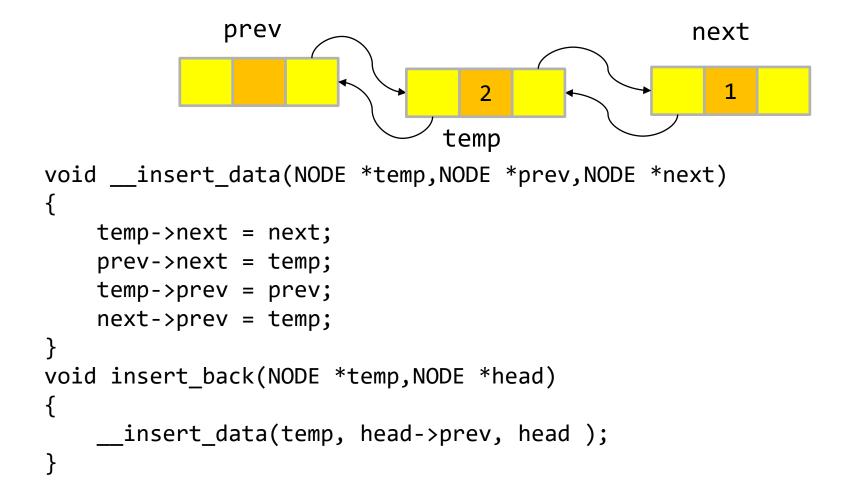
문제점 : 역순 검색을 할 수 없다. 해결책 : 이중 연결 리스트로 구현 하자.

```
prev
                                                  next
                              temp
void insert data( NODE *temp, NODE *prev, NODE *next )
    temp->next = next;
    prev->next = temp;
    temp->prev = prev;
    next->prev = temp;
void insert front( NODE *temp, NODE *head )
     insert data( temp, head, head->next );
```

이중연결 리스트의 insert 함수의 개선

문제점 : 역순 검색을 할 수 없다.

해결책 : 이중 연결 리스트로 구현 하자.



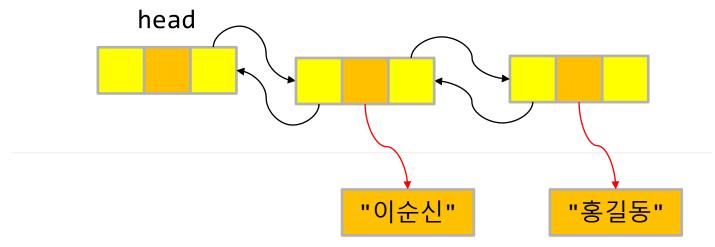
이중연결 리스트의 insert 함수의 개선

커널의 insert_front와 insert_back의 구현 예

```
void list add(struct list head *new,
                  struct list head *prev,
                  struct list head *next){
    next->prev = new;
    new->next = next;
    new->prev = prev;
    prev->next = new;
void list add(struct list head *new, struct list head *head){
      list add(new, head, head->next);
}
void list_add_tail(struct list_head *new, struct list_head *head){
    list_add(new, head->prev, head);
```

```
typedef struct _node
                                    head,
    int data;
    struct _node *next;
    struct _node *prev;
} NODE;
typedef struct
    char name[20];
} SAWON;
void insert_back(NODE *temp,NODE *head)
{
     __insert_data(temp, head->prev, head );
```

문제점 : 노드가 type에 의존적이다. 해결책 : void *를 사용하자.



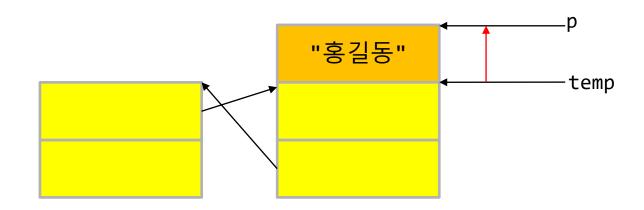
```
typedef struct _node
{
    void * data;
    struct _node *next;
    struct _node *prev;
} NODE;
```

```
문제점 : loose coupling ( 느슨한 결합 )
해결책 : node에서 data 포함 하지말고,
       data에 node를 넣어라.
                                         "홍길동"
 typedef struct _node
    struct _node *next;
     struct _node *prev;
 } NODE;
 typedef struct
    char name[20];
    NODE list;
 } SAWON;
```

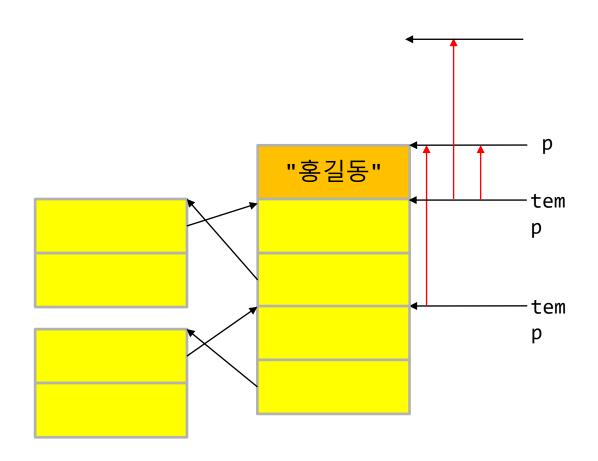
문제점 : loose coupling (느슨한 결합)

해결책 : node에서 data 포함 하지말고,

data에 node를 넣어라.



(SAWON*)((char*)temp - (sizeof(SAWON)-sizeof(NODE)))

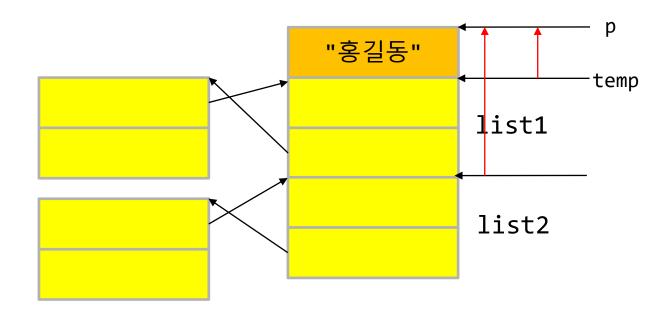


(SAWON*)((char*)temp - (sizeof(SAWON)-sizeof(NODE)))

타입의 의존성 제거 (container_of 도입)

문제점 : 노드가 하나의 list에만 연결 될수 있다.

해결책 : 구조체 멤버의 offset을 이용 하라.



(SAWON*)((char*)temp - (unsigned long)&((SAWON*)0)->list1)

커널내 generic list의 구현예

커널내 offset_of 와 container_of의 구현 예

```
#define list entry(ptr, type, member) \
    container of(ptr, type, member)
#define container of(ptr, type, member) ({
    const typeof( ((type *)0)->member ) * mptr = (ptr);
    (type *)( (char *)__mptr - offsetof(type,member) );})
#define offsetof(TYPE, MEMBER) ((size t) &((TYPE *)0)->MEMBER)
      void display( const int *p );
      void display( const int *p )
            // *p = 10;
            printf("%d\n", *p );
```

구조체 멤버의 offset 계산예

typedef struct

offset of 함수의 내부 구조 설명 예

```
0 1000
1 a a b
8 1008
3 c
```

```
{
   int a,b,c;
} AAA;

AAA aaa={1,2,3};
int *temp = &aaa.c;
AAA *p;
p = (AAA*)((char*)temp - (unsigned long)&((AAA*)0)->c);
p->a, p->b, p->c;
```

구조체 멤버의 offset 계산예

offset of 함수의 내부 구조 설명 예

```
0 1000
1 a a b
8 1008
3 c
```

```
#define container_of(ptr, type, member) \
(type*)((char*)ptr-(unsigned long)&((type*)0)->member)
typedef struct
{
    int a,b,c;
} AAA;
AAA aaa={1,2,3};
int *temp = &aaa.c;
AAA *p;
p = container_of( temp, AAA, c );
p->a, p->b, p->c;
```

```
struct list head {
    struct list head *next, *prev;
};
void list add(struct list head *new,
                  struct list head *prev,
                  struct list head *next)
    next->prev = new;
    new->next = next;
    new->prev = prev;
    prev->next = new;
void list add( struct list head *new,
               struct list head *head )
      list add(new, head, head->next);
```

```
struct list head {
    struct list head *next, *prev;
};
void list add(struct list head *new,
                  struct list head *prev,
                  struct list head *next)
    next->prev = new;
    new->next = next;
    new->prev = prev;
    prev->next = new;
void list add tail(struct list head *new, struct list head *head)
      _list_add(new, head->prev, head);
```

```
#define offsetof(TYPE, MEMBER) ((size_t)&((TYPE *)0)->MEMBER)

#define container_of(ptr, type, member) ({
    const typeof( ((type *)0)->member ) *__mptr = (ptr); \
    (type *)( (char *)__mptr - offsetof(type,member) );})
```

```
struct task_struct
   struct list_head tasks;
   struct list_head children;
   struct list_head sibling;
   char comm[16];
};
struct inode
   unsigned long
                     i_ino;
   struct list_head i_wb_list; /* backing dev IO list */
   struct list_head i_lru; /* inode LRU list */
   struct list head
                       i_sb_list;
};
```

최신 container_of 매크로 분석